

# Estruturas de Dados e Algoritmos

## Capítulo 6

### Árvores Binárias de Pesquisa

## 5. Árvores Binárias de Pesquisa

- Qual o interesse das estruturas em árvore?
- Árvores – conceitos gerais
- Árvores binárias
- Programação de uma classe de objetos para manipular árvores binárias de pesquisa
- Exercícios e tópicos adicionais



## 5. Árvores Binárias de Pesquisa

- Qual o interesse das estruturas em árvore?



## Limitação das Listas Ligadas

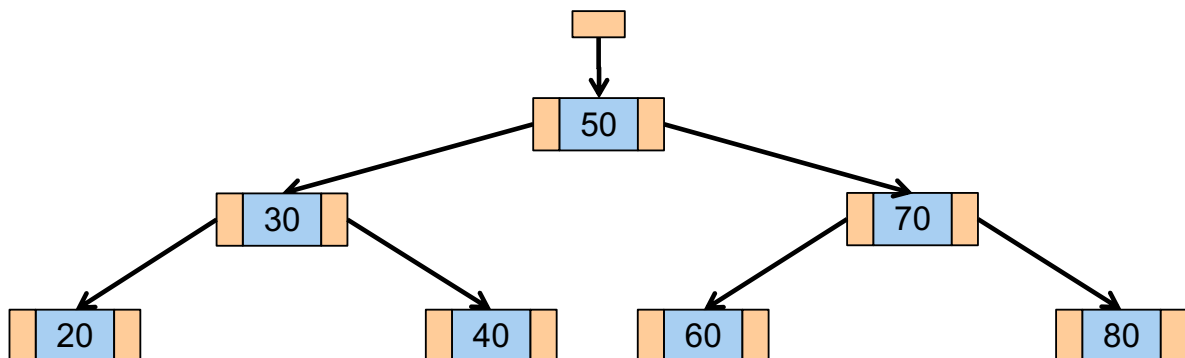
- As listas ligadas têm a grande vantagem de permitirem a alocação dinâmica de memória, mas apresentam uma limitação importante...
  - Acesso sequencial aos dados:  
A pesquisa numa lista ligada ordenada é feita percorrendo a lista desde o início até se encontrar o elemento pretendido...





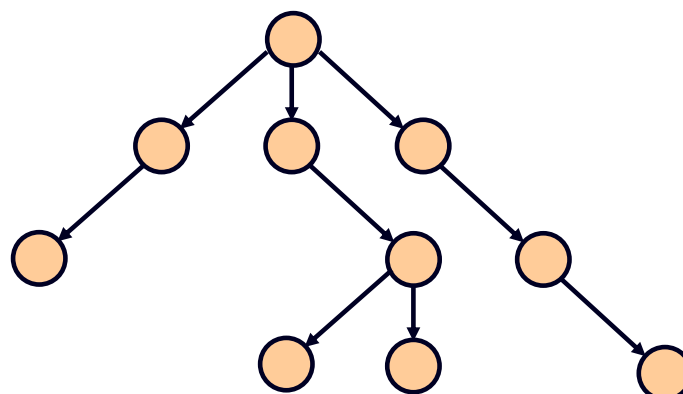
# Árvores

- Estruturas de dados dinâmicas e ligadas, com organização hierárquica, que permitem otimizar a pesquisa de dados
- Exemplo de uma árvore que permite realizar facilmente pesquisa binária:



# Árvores

- São frequentemente utilizadas para organizar informação hierarquicamente
- Exemplos: árvore genealógica, organograma de uma organização de pessoas, *router-tables*, etc.





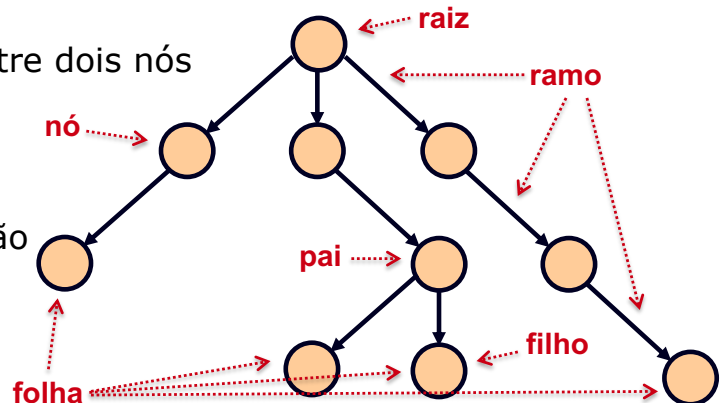
## 5. Árvores Binárias de Pesquisa

- Qual o interesse das estruturas em árvore?
- Árvores – conceitos gerais



## Árvores

- Terminologia:
  - **Nó**: cada elemento da árvore é representado por um nó
  - **Raiz**: primeiro nó da árvore; não recebe nenhuma ligação
  - **Ramo**: ligação orientada entre dois nós
  - **Pai**: origem de uma ligação
  - **Filho**: destino de uma ligação
  - **Folha**: nó sem filhos

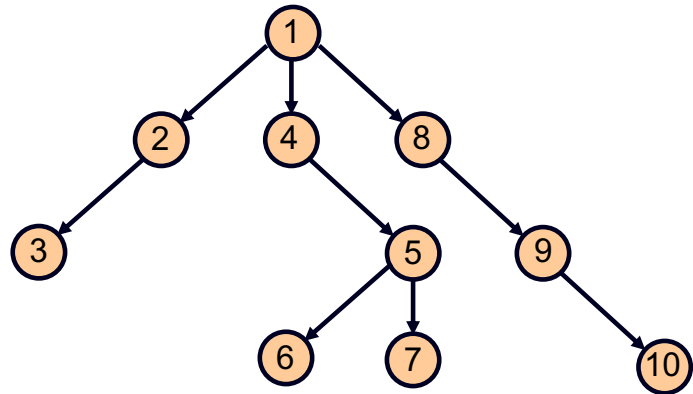




# Árvores

## Terminologia:

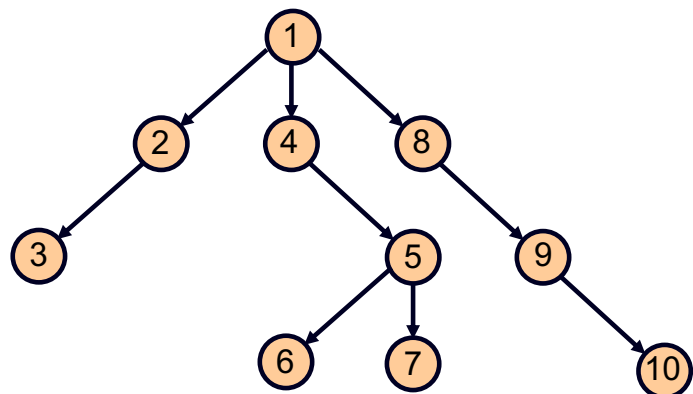
- **Caminho:** sequência de ligações entre pares de nós, ex.  $1 \rightarrow 4 \rightarrow 5 \rightarrow 7$
- **Comprimento de um caminho:** número de ligações do caminho
- **Profundidade de um nó:** comprimento do caminho entre a raiz e esse nó. Por definição, a profundidade da raiz é igual a zero.



# Árvores

## Terminologia:

- **Profundidade de uma árvore:** é igual à profundidade da sua folha mais profunda.
- **Altura de um nó:** comprimento do maior caminho entre esse nó e todas as folhas suas descendentes
- **Altura de uma árvore:** é igual à altura da raiz. É sempre igual à profundidade da árvore.

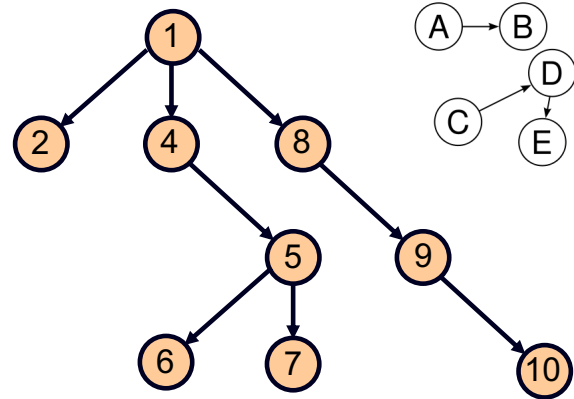




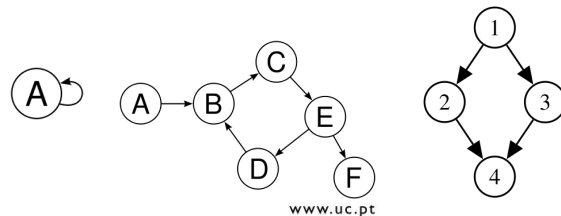
# Árvore – Estrutura de Dados

## Definição recursiva:

Coleção de nós (a começar pela raiz) em que cada nó é uma estrutura de dados que consiste num valor e uma lista de referências para nós (os filhos) com a restrição de nenhuma referência ser duplicada e de nenhuma destas referências apontar para a raiz



Por terem ciclos, não são árvores:



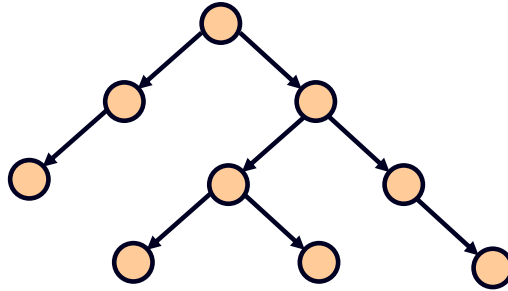
## 5. Árvores Binárias de Pesquisa

- Qual o interesse das estruturas em árvore?
- Árvores – conceitos gerais
- Árvores binárias



## Árvore Binária

- **Definição:** Uma árvore em que cada nó tem no máximo dois filhos

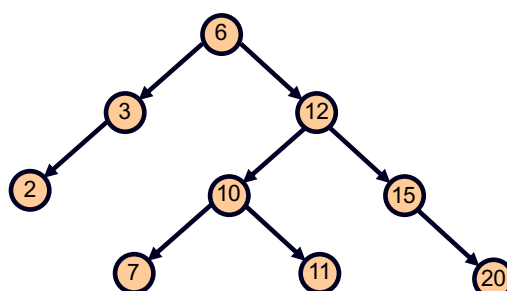


- Se os dados armazenados numa árvore binária obedecerem a um critério de ordenação, então diz-se que essa árvore é uma **árvore binária de pesquisa** (do Inglês, *binary search tree* – BST).



## Árvore Binária

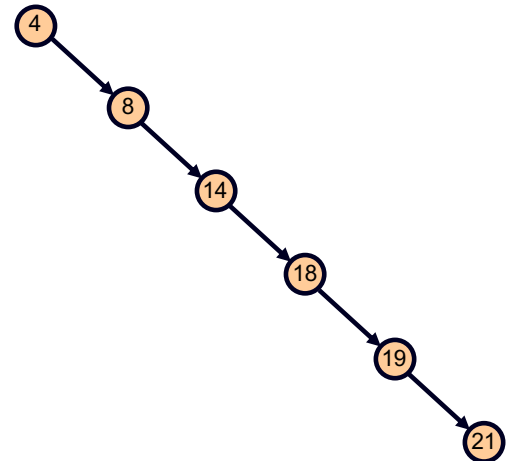
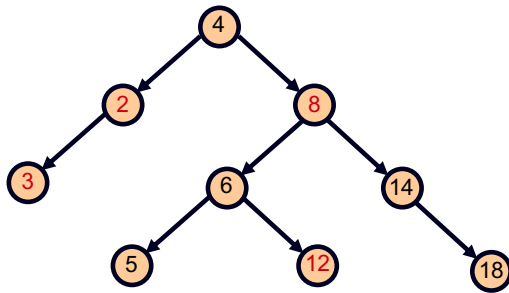
- Numa **árvore binária de pesquisa** as seguintes proposições são *sempre verdadeiras* para *qualquer* um dos seus nós:
  1. O valor armazenado no nó é maior (menor) do que todos os valores armazenados na subárvore esquerda
  2. O valor armazenado no nó é menor (maior) que todos os valores armazenados na subárvore direita
  3. Ambas as subárvores da direita e da esquerda são também elas próprias árvores binárias de pesquisa



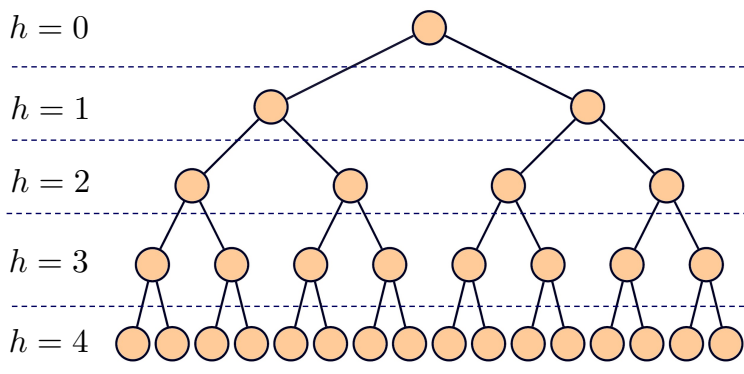


# Árvore Binária

- Esta árvore *não* é uma árvore binária de pesquisa:
- Caso especial de uma árvore binária de pesquisa:



## Altura vs. Número de Nós da Árvore



Altura	Número de nós
0	$n_0 = 2^0 = 1$
1	$n_1 = 2^1 + n_0$
2	$n_2 = 2^2 + n_1$
3	$n_3 = 2^3 + n_2$
...	...
$h$	$n = 2^h + n_{h-1}, \forall h \in \mathbb{N}$

⋮

$$n = 2^{h+1} - 1 = \sum_{i=0}^h 2^i$$

$$h = \log_2(n + 1) - 1 \simeq \log_2 n$$

- Pesquisa tem complexidade  $O(\log n)$  p/ árvore;  $O(n)$  p/ lista ligada
- Exemplo:
  - $h = 20, n = 2097151, h/n \simeq 10^{-5} !$



# Árvore Binária de Pesquisa

- Principais operações definidas sobre uma árvore binária de pesquisa:
  - Pesquisa* de um item
  - Travessia* da árvore por uma determinada ordem
  - Inserção* de um novo nó
  - Eliminação* de um nó
- Utiliza-se muitas vezes algoritmos recursivos para implementar estas operações

## 5. Árvores Binárias de Pesquisa

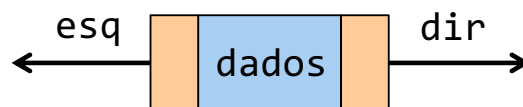
- Qual o interesse das estruturas em árvore?
- Árvores – conceitos gerais
- Árvores binárias
- Programação de uma classe de objetos para manipular árvores binárias de pesquisa



# Árvore Binária de Pesquisa

## Definição da classe CNoArvoreBinaria

```
template <class T>
class CNoArvoreBinaria {
public:
    T dados; // espaço para armazenar os dados
    CNoArvoreBinaria<T> *esq; // ponteiro p/ filho da esquerda
    CNoArvoreBinaria<T> *dir; // ponteiro p/ filho da direita
};
```



# Árvore Binária de Pesquisa

## Definição da classe CArvoreBinaria

```
template <class T> class CArvoreBinaria {
    CNoArvoreBinaria<T> *raiz; // ponteiro para a raiz
    bool procuraRecursiva(CNoArvoreBinaria<T>*, const T&) const;
    void escrevePorOrdem(CNoArvoreBinaria<T>*) const;
    void escrevePreOrdem(CNoArvoreBinaria<T>*) const;
    void escrevePosOrdem(CNoArvoreBinaria<T>*) const;
    void insere(const T&, CNoArvoreBinaria<T>*);
    void destroiSubArvore(CNoArvoreBinaria<T>*);
public:
    CArvoreBinaria();
    ~CArvoreBinaria();
    bool procura(const T&) const;
    void escrevePorOrdem(void) const; // public front-end
    void escrevePreOrdem(void) const; // public front-end
    void escrevePosOrdem(void) const; // public front-end
    void insere(const T&); // public front-end
    bool elimina(const T&);
    void destroi(void);
};
```

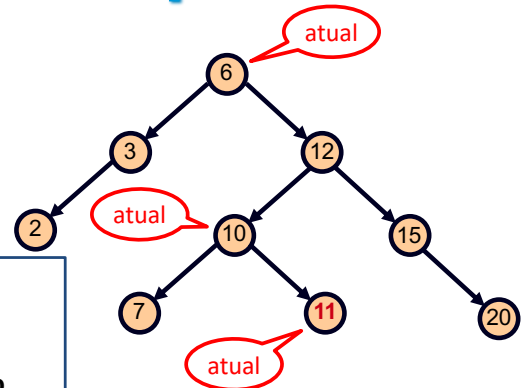


## Árvore Binária de Pesquisa

- Pesquisa de um item: *versão iterativa*

```

1. atual ← raiz
2. Enquanto atual <> nullptr
3.   Se atual->dados == item Então devolve verdadeiro
4.   Senão Se atual->dados < item Então atual ← atual->dir
5.   Senão atual ← atual->esq;
6.   Fim Se
7. Fim Enquanto
8. Devolve falso
  
```



## Árvore Binária de Pesquisa

- Pesquisa de um item: *versão iterativa*

```

template <class T>
bool CARvoreBinaria<T>::procura(const T& item) const {
    CNoArvoreBinaria<T> *atual;

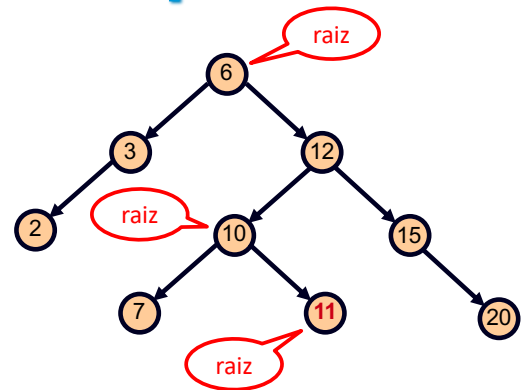
    atual = raiz;
    while (atual != nullptr) {
        if (atual->dados == item) return true; // encontrou
        // vai procurar numa das subárvores, direita ou esquerda
        if (atual->dados < item) atual = atual->dir;
        else atual = atual->esq;
    }
    return false; // não encontrou
}
  
```



# Árvore Binária de Pesquisa

- Pesquisa de um item: *versão recursiva*

1. Se raiz == nullptr Então devolve falso
2. Fim Se
3. Se raiz->dados == item Então devolve verdadeiro
4. Fim Se
5. Se raiz->dados < item  
Então devolve procura na subárvore direita
6. Senão devolve procura na subárvore esquerda
7. Fim Se



# Árvore Binária de Pesquisa

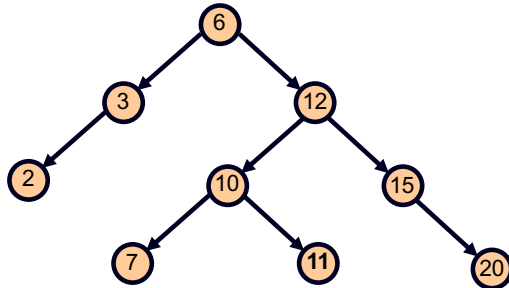
- Pesquisa de um item: *versão recursiva*

```
template <class T>
bool CArvoreBinaria<T>::procuraRecursiva(
    CNoArvoreBinaria<T> *raiz, const T& item) const {
    // casos elementares
    if (raiz == nullptr) return false;
    if (raiz->dados == item) return true;
    // caso geral (pesquisa na subárvore direita ou esquerda)
    if (raiz->dados < item)
        return procuraRecursiva(raiz->dir, item);
    else return procuraRecursiva(raiz->esq, item);
}
```

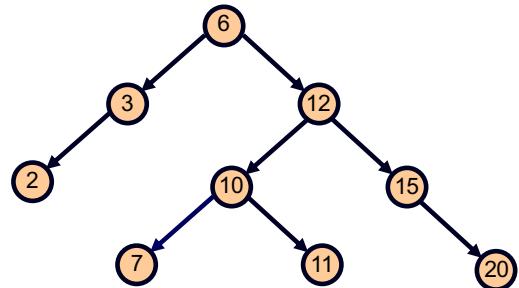


# Árvore Binária de Pesquisa

- Travessia da árvore **por-ordem** (em-ordem, *in-order*, E-R-D)



2, 3, 6, 7, 10, 11, 12, 15, 20



1. Se raiz <> nullptr Então
2. escreve por-ordem a subárvore **esquerda**
3. escreve **raiz**->dados
4. escreve por-ordem a subárvore **direita**
5. Fim Se



# Árvore Binária de Pesquisa

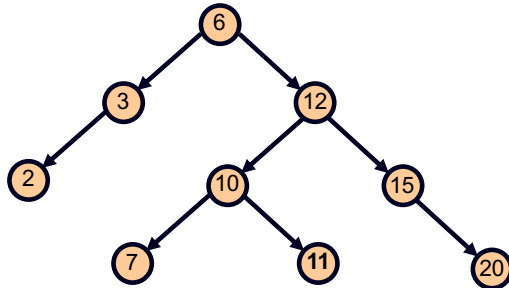
- Travessia da árvore **por-ordem**

```
template <class T>
void CARvoreBinaria<T>::escrevePorOrdem() const {
    escrevePorOrdem(raiz);
}
//-----
template <class T>
void CARvoreBinaria<T>::escrevePorOrdem(
    CNoArvoreBinaria<T>* raiz) const {
    if (raiz == nullptr) return; // caso elementar
    escrevePorOrdem(raiz->esq); // senão caso geral...
    cout << raiz->dados << endl;
    escrevePorOrdem(raiz->dir);
}
```



# Árvore Binária de Pesquisa

- Travessia da árvore **pré-ordem** (*pre-order*, R-E-D)



6, 3, 2, 12, 10, 7, 11, 15, 20

1. Se raiz <> nullptr Então
2. escreve **raiz**->dados
3. escreve pré-ordem a subárvore **esquerda**
4. escreve pré-ordem a subárvore **direita**
5. Fim Se



# Árvore Binária de Pesquisa

- Travessia da árvore **pré-ordem**

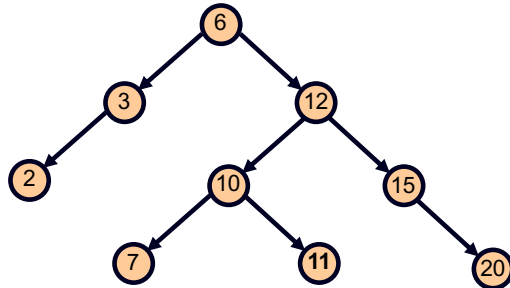
```

template <class T>
void CarvoreBinaria<T>::escrevePreOrdem() const {
    escrevePreOrdem(raiz);
}
//-----
template <class T>
void CarvoreBinaria<T>::escrevePreOrdem(
    CNoArvoreBinaria<T>* raiz) const {
    if (raiz == nullptr) return; // caso elementar
    cout << raiz->dados << endl; // senão caso geral...
    escrevePreOrdem(raiz->esq);
    escrevePreOrdem(raiz->dir);
}
  
```



# Árvore Binária de Pesquisa

- Travessia da árvore **pós-ordem** (*post-order*, E-D-R)



2, 3, 7, 11, 10, 20, 15, 12, 6

1. Se raiz <> nullptr Então
2. escreve pós-ordem a subárvore **esquerda**
3. escreve pós-ordem a subárvore **direita**
4. escreve **raiz**->dados
5. Fim Se



# Árvore Binária de Pesquisa

- Travessia da árvore **pós-ordem**

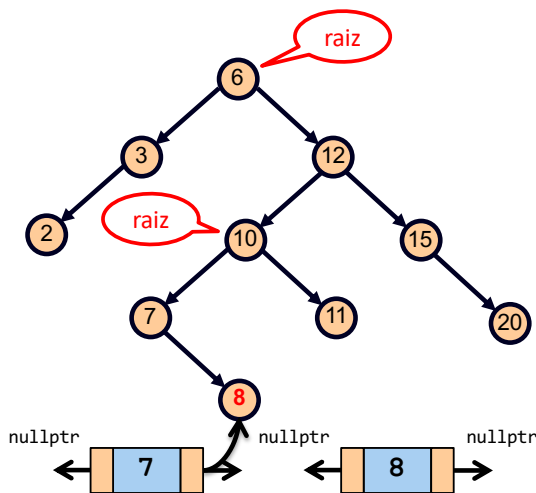
```
template <class T>
void CARvoreBinaria<T>::escrevePosOrdem() const {
    escrevePosOrdem(raiz);
}
//-----
template <class T>
void CARvoreBinaria<T>::escrevePosOrdem(
    CNoArvoreBinaria<T>* raiz) const {
    if (raiz == nullptr) return; // caso elementar
    escrevePosOrdem(raiz->esq); // senão caso geral...
    escrevePosOrdem(raiz->dir);
    cout << raiz->dados << endl;
}
```



# Árvore Binária de Pesquisa

## ▪ Inserção de um item numa árvore não vazia

Ex. Inserir 8:



© Rui P. Rocha, A. Paulo Coimbra

1. **Se** item < raiz->dados **Então**
2.     **Se** raiz->esq <> nullptr **Então** insere(raiz->esq, item)
3.     **Senão**
4.         Cria um novo nó sem filhos e novo->dados ← item
5.         raiz->esq = novo
6.     **Fim Se**
7. **Senão Se** item > raiz->dados **Então**
8.     **Se** raiz->dir <> nullptr **Então** insere(raiz->dir, item)
9.     **Senão**
10.         Cria um novo nó sem filhos e novo->dados ← item
11.         raiz->dir = novo
12.     **Fim Se**
13. **Fim Se**

www.uc.pt

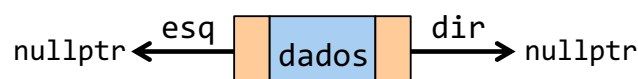
31



# Árvore Binária de Pesquisa

## ▪ Inserção de um item numa árvore (método public)

```
template <class T>
void CArvoreBinaria<T>::insere(const T& item) {
    if (raiz != nullptr) insere(item, raiz); // faz o trabalho...
    else { // cria o primeiro nó da árvore (a raiz)
        raiz = new CNoArvoreBinaria<T>;
        raiz->dados = item;
        raiz->esq = raiz->dir = nullptr;
    }
}
```



© Rui P. Rocha, A. Paulo Coimbra

www.uc.pt

32





# Árvore Binária de Pesquisa

- Inserção numa árvore não vazia (método private)

```
template <class T> void CArvoreBinaria<T>::insere(  
    const T& item, CNoArvoreBinaria<T> *raiz) {  
    if (item < raiz->dados) // raiz tem de ter dados!...  
        if (raiz->esq != nullptr) insere(item, raiz->esq);  
        else { // novo nó é o primeiro nó da subárvore esquerda  
            raiz->esq = new CNoArvoreBinaria<T>;  
            raiz->esq->dados = item;  
            raiz->esq->esq = raiz->esq->dir = nullptr;  
        }  
    else if (item > raiz->dados)  
        if (raiz->dir != nullptr) insere(item, raiz->dir);  
        else { // novo nó é o primeiro nó da subárvore direita  
            raiz->dir = new CNoArvoreBinaria<T>;  
            raiz->dir->dados = item;  
            raiz->dir->esq = raiz->dir->dir = nullptr;  
        }  
}
```